Apellido y Nombre:	
Carrera: DNI:	
[Llenar con letra mayúscula de imprenta GRANDE]	

Universidad Nacional del Litoral Facultad de Ingeniería y Ciencias Hídricas Departamento de Informática Algoritmos y Estructuras de Datos

Algoritmos y Estructuras de Datos. 1er Parcial. Tema: 2A. [21 de abril de 2005]

- [Ej. 1] [Clases (30 puntos)] Escribir la implementación en C++ del TAD LISTA (clase list) implementado por punteros ó cursores ó arreglos. Las funciones a implementar son insert(p,x), erase(p,q), begin(), end(), retrieve()/operator*(), ~list(). Observaciones:
 - En caso de optar por escribir la interfase "básica", debe escribir todas las declaraciones necesarias de la clase, tanto en la parte privada como pública.
 - En caso de optar por la interfase "avanzada", debe declarar e implementar completamente las partes privadas de la clase list e iterator.

[Ej. 2] [Programación (total = 50 puntos)]

a) [lexico-stack (25 puntos)] Considere el problema de generar todas las subsecuencias ordenadas de la secuencia X = (1, 2, ..., n).

Por ejemplo, si n=4 las subsecuencias ordenadas de X=(1,2,3,4) son: (1), (12), (123), (124), (13), (134), (14) (2), (23), (234) (24), (3), (34) y (4).

Esta construcción se puede implementar mediante el uso de una pila S bajo las siguientes reglas:

- Inicializar la pila con el elemento 1.
- Si el tope t de la pila verifica t < n entonces apilamos t + 1.
- Si t = n, entonces lo desapilamos y, a continuación, si la pila no quedara vacía incrementamos el nuevo tope de la misma.
- El algoritmo termina cuando la pila queda vacía.

Ejemplo:

Consigna: Escriba un procedimiento void $lexico_stack(int \& n)$; el cual, ingresado el número natural n imprime todos los conjuntos ordenados de (1,2,...,n). Sugerencia: Implementar el algoritmo descripto, llamando a una función auxiliar void $imprime_pila(stack<int> \&S)$ (implementarla!!) que imprime la pila S en forma no-destructiva.

Restricciones:

- Usar la interfase STL para pilas.
- En lexico_stack(): usar una sola estructura auxiliar.
- En imprime_pila(): usar una sola estructura auxiliar.
- No usar otros algoritmos de STL.
- b) [circulo (25 puntos)] Coloquemos n números enteros positivos alrededor de una circunferencia inicial. Construyamos ahora sucesivas circunferencias concéntricas hacia el exterior, de igual cantidad de elementos, los cuales son obtenidos restando (en valor absoluto) pares consecutivos de la última circunferencia exterior. Entonces, puede verificarse que si $n = 2^k$ en alguna iteración p aparecerán p números iguales. En ese momento se detiene la iteración.

Por ejemplo, supongamos k=2, (n=4) y que la circunferencia "inicial" sea

 $C_0 = (8, 2, 5, 7)$, entonces iteramos y obtendremos sucesivamente,

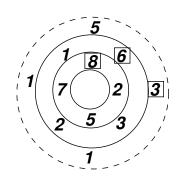
$$C_1 = (6, 3, 2, 1), C_2 = (3, 1, 1, 5), C_3 = (2, 0, 4, 2), C_4 = (2, 4, 2, 0)$$
 y

 $C_5 = (2, 2, 2, 2)$, por lo que el número de circunferencias iteradas es p = 5.

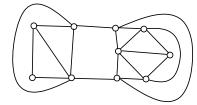
Entonces, dada una lista $L = [x_0, x_1, ..., x_{n-1}]$ de n números enteros que representan los valores alrededor de la circunferencia inicial, escribir una función int circulo(list<int>& L); que ejecuta esta tarea y devuelva además el número de circunferencias iteradas p.

Restricción: el algoritmo debe ser in place.

Ayuda: Pensar a la lista en un "sentido circular". Tener cuidado al generar la diferencia correspondiente al extremo.



[Ej. 3] [color-grafo (5 ptos)] Colorear el grafo de la figura usando el mínimo número de colores posible. Usar el algoritmo heurístico ávido. ¿La coloración obtenida es óptima? Justifique.



[Ej. 4] [Preguntas (total = 15 puntos, 5puntos por pregunta)] Responder según el sistema "multiple choice", es decir marcar con una cruz el casillero apropiado. Atención: Algunas respuestas son intencionalmente "descabelladas" y tienen puntajes negativos!!]

a) La función

debe intercambiar el elemento en la posición p con el de la siguiente q (asumiendo que son dereferenciables). ¿Cuál de los siguientes es el fragmento faltante correcto?

- q = p; x = *++q; L.erase(q); L.insert(p,x);
- x = *++p; p = L.erase(p); L.insert(p,x);
- x = *++p; L.erase(p); L.insert(p,x);
- x = *p; p = L.erase(p); L.insert(p,x);

b) El tiempo de ejecución de la función find(key) para correspondencias implementadas por listas ordenadas es (en el caso promedio)... (n es el número de asignaciones en la correspondencia)

$\dots O(\log n)$
$\dots O(n^2)$
$O(1)$
O(n)

c) Dadas las funciones

- $T_1(n) = 3n^3 + 3 \cdot 2^3 + 5! + 2^{10}$
- $T_2(n) = 2n! + n^2 + 6 \cdot 2^n + 20n$
- $T_3(n) = \log n + n^{1.5} + 20n^2 + \log_2 40 \text{ y}$
- $T_4(n) = 10n^3 + n^4 + 6 \cdot 2^n + 0.0001n!$

ordenarlas de menor a mayor.

$$T_{\square} < T_{\square} < T_{\square} < T_{\square}$$